

ATENT COOPERATION TREATY

From the INTERNATIONAL BUREAU

PCT

NOTIFICATION OF ELECTION

(PCT Rule 61.2)

Assistant Commissioner for Patents United States Patent and Trademark Office **Box PCT** Washington, D.C.20231 ÉTATS-UNIS D'AMÉRIQUE

Date of mailing (day/month/year) 14 September 1999 (14.09.99) in its capacity as elected Office

International application No. PCT/RU98/00182

international filing date (day/month/year)

19 June 1998 (19.06.98)

Applicant's or agent's file reference 155A

Priority date (day/month/year) 19 January 1998 (19.01.98)

Applicant

MOLDOVYAN, Alexandr Andreevich et al

1.	The designated Office is hereby notified of its election made:
	X in the demand filed with the International Preliminary Examining Authority on:
	30 July 1999 (30.07.99)
	in a notice effecting later election filed with the International Bureau on:
2.	The election X was
	was not
	made before the expiration of 19 months from the priority date or, where Rule 32 applies, within the time limit under Rule 32.2(b).

The International Bureau of WIPO 34, chemin des Colombettes 1211 Geneva 20, Switzerland

Authorized officer

Beatriz Morariu

Telephone No.: (41-22) 338.83.38

Facsimile No.: (41-22) 740.14.35



PCT

ВСЕМИРНАЯ ОРГАНИЗАЦИЯ ИНТЕЛЛЕКТУАЛЬНОЙ СОБСТВЕННОСТИ Международное бюро



МЕЖДУНАРОДНАЯ ЗАЯВКА, ОПУБЛИКОВАННАЯ В СООТВЕТСТВИИ С ДОГОВОРОМ О ПАТЕНТНОЙ КООПЕРАЦИИ (РСТ)

(51) Международная классификация изобретения ⁶: H01L 9/00

A1

- (11) Номер международной публикации:
- WO 99/36942

(43) Дата международной

публикации:

22 июля 1999 (22.07.99)

(21) Номер международной заявки:

PCT/RU98/00182

(22) Дата международной подачи:

19 июня 1998 (19.06.98)

(30) Данные о приоритете:

98100685

19 января 1998 (19.01.98)

RU

- (71) Заявитель (для всех указанных государств, кроме US): ОТКРЫТОЕ АКЦИОНЕРНОЕ ОБЩЕСТВО "МОСКОВСКАЯ ГОРОДСКАЯ ТЕЛЕФОННАЯ СЕТЬ" [RU/RU]; 103804 Москва, ГСП, Деттярный переулок, д. 6, строение 2 (RU) [ОТККҮТОЕ АК-TSIONERNOE OBSCHESTVO "MOSKOVSKAYA GORODSKAYA TELEPHONNAYA SET", Moscow (RU)]
- (71)(72) Заявители и изобретатели: МОЛДОВЯН Александр Андреевич [RU/RU]; 188710 Всеволожск, ул. Александровская, д. 88/2, кв. 62 (RU)/[MOLDO-VYAN, Alexandr Andreevich, Vsevolozhsk (RU)]. МОЛДОВЯН Николай Андреевич [RU/RU]; 188710 Всеволожск, ул. Александровская, д. 88/2, кв. 58 (RU)/[[MOLDOVYAN, Nikolai Andreevich, Vsevolozhsk (RU)].

- (74) Areht: ООО ЦЕНТР ИННОТЕК; 105023 Москва, ул., Б. Семёновская, 49-404 (RU) [ООО TSENTR INNOTEK, Moscow (RU)].
- (81) Указанные государства: CN, CZ, JP, KR, PL, SI, SK, UA, US, европейский патент (АТ, ВЕ, СН, СҮ, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE).

Опубликована

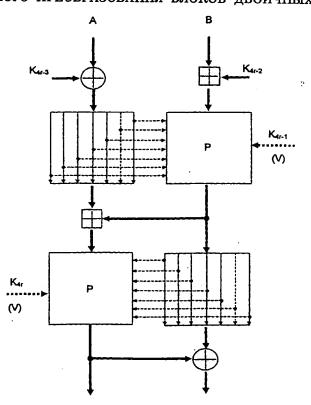
С отчётом о международном поиске.

(54) Title: METHOD FOR THE CRYPTOGRAPHIC CONVERSION OF BINARY DATA BLOCKS

(54) Название изобретения: СПОСОБ КРИПТОГРАФИЧЕСКОГО ПРЕОБРАЗОВАНИЯ БЛОКОВ ДВОИЧНЫХ ДАННЫХ

(57) Abstract

The present invention pertains to the field of electrical communications and computer techniques and more precisely relates to cryptographic methods and devices for the ciphering of digital data. This method comprises splitting a data block into $N \ge 2$ sub-blocks and sequentially converting said sub-blocks by applying at least one conversion operation on the i-th sub-block, where $i \le N$, said operation depending on the value of the j-th sub-block where $i \le N$. This method is characterised in that the operation depending on the value of the j-th sub-block is a transposition operation of the bits in the i-th sub-block. This method is also characterised in that the transposition operation of the bits in the i-th sub-block, which depends on the value of the j-th sub-block, is carried out according to a secret key before the beginning of the i-th sub-block conversion. This method is further characterised in that a binary vector V is determined prior to the current transposition operation of the bits in the i-th sub-block, which depends on the j-th sub-block, wherein said transposition operation of the bits in the i-th sub-block is carried out according to the value of the vector V. The binary vector is determined according to its value when carrying out the preceding conversion step of one of the sub-blocks and according to the value of the j-th sub-block.



Изобретение относится к области электросвязи и вычислительной техники, а конкретнее к области криптографических способов и устройств для шифрования цифровых дан-Способ заключается в разбиении блока данных на поочередном преобразовании подблоков путем выполнения над і-тым. подблоком по крайней где і ∢N, одной операции преобразования, которая зависит от значения где ј≼N, подблока. Новым в заявляемом способе явто, что в качестве операции, зависящей от значения ј-того подблока, используется операция перестановки і-того подблока. Новым является также то, что операция перестановки битов і-того подблока, зависящая OT ј-того подблока, формируется в зависимости от секретного ключа до начала преобразования і-того подблока. Кроме того новым является то; что перед осуществлением текущей операции перестановки битов і-того подблока, зависящей от ј-тодополнительно формируют двоичный вектор V, а го подблока. операцию перестановки битов і-того подблока осуществляют в зависимости от значения V, причем двоичный вектор формируют в зависимости от его значения в момент выполнения предшествующего шага преобразования одного из подблоков и от значения ј-того подблока.

ИСКЛЮЧИТЕЛЬНО ДЛЯ ЦЕЛЕЙ ИНФОРМАЦИИ

Коды, используемые для обозначения стран-членов РСТ на титульных листах брошюр, в которых публикуются международные заявки в соответствии с РСТ.

WO 99/36942 PCT/RU98/00182

Способ криптографического преобразования блоков двоичных данных Область техники

Изобретение относится к области электросвязи и вычислительной техники, а конкретнее к области криптографических способов и устройств для шифрования сообщений (информации).

5

35

Предшествующий уровень техники

В совокупности признаков заявляемого способа исполь-10 зуются следующие термины:

-секретный ключ представляет из себя двоичную информацию, известную только законному пользователю;

-криптографическое преобразование - это преобразование иифровой информации, которое обеспечивает влияние одного бита исходных данных на многие биты выходных данных, например, с целью защиты информации от несанкционированного чтения, формирования цифровой подписи, выработки кода обнаружения модификаций; одними из важных видов криптографических преобразований являются одностороннее преобразование; зание, хэширование и шифрование;

-хэширование информации есть некоторый способ формирования так называемого хэш-кода, размер которого является фиксированным (обычно 128 бит) для сообщений любого размера; широко применяются способы хэширования, основанные на итеративных хэш-функциях с использованием блочных механизмов криптографического преобразования информации [см. Lai X., Massey J.L. Hash Functions Based on Block Ciphers/Workshop on the Theory and Applications of Cryptographic Techniques. EUROCRYPT'92. Hungary, May 24-28, 1992.

-шифрование есть процесс, преобразования информации, который зависит от секретного ключа и преобразует исходный текст в шифртекст, представляющий собой псевдослучайную последовательность знаков, из которой получение информации без знания секретного ключа практически неосуществимо;

5

10

15

20

25

30

35

-дешифрование есть процесс, обратный процедуре шифрования; дешифрование обеспечивает восстановление информации по криптограмме при знании секретного ключа;

-шифр представляет собой совокупность элементарных шагов преобразования входных данных с использованием секретного ключа; шифр может быть реализован в виде программы для ЭВМ или в виде отдельного устройства;

-двоичный вектор - это некоторая последовательность нулевых и единичных битов, например 101101011; конкретная структура двоичного вектора может быть интерпретирована как двоичное число, если считать, что позиция каждого бита соответствует двоичному разряду, т.е. двоичному вектору может быть сопоставлено численное значение, которое определяется однозначно структурой двоичного вектора;

-криптоанализ - метод вычисления секретного ключа для получения несанкционированного доступа к зашифрованной информации или разработка метода, обеспечивающего доступ к зашифрованной информации без вычисления секретного ключа;

-одностороннее преобразование - это такое преобразование L-битового входного блока данных в L-битовый выходной блок данных, которое позволяет легко вычислить выходной блок по входному блоку, а вычисление входного блока, который бы преобразовывался в случайно выбранный выходной блок, является практически невыполнимой задачей;

-односторонняя функция - это функция, значение которой легко вычисляется по данному аргументу, однако вычисление аргумента по данному значению функции является вычислительно трудной задачей; односторонние функции реализуются как последовательность процедур одностороннего преобразования некоторого входного блока (аргумента), выходное значение которого принимается за значение функции;

-криптостойкость является мерой надежности зашиты зашифрованной информации и представляет собой трудоем-кость, измеренную в количестве элементарных операций, которые необходимо выполнить для восстановления информации

5

10

20

по криптограмме при знании алгоритма преобразования, но без знания секретного ключа; в случае односторонних преобразований под криптостойкостью понимается сложность вычисления входного значения блока по его выходному значению;

-операции циклического сдвига, зависящие от преобразуемых подблоков или зависящие от двоичного вектора — это операции циклического сдвига на число бит, задаваемое значением подблока или значением двоичного вектора; операции циклического сдвига влево (вправо) обозначаются знаком "<<<"(">>>>"), например, запись $B_1<<<$ B2 обозначает операцию циклического сдвига влево подблока B_1 на число бит равное значению двоичного вектора B_2 ; подобные операции являются базовыми для шифра RC5;

-одноместная операция - это операция выполняемая над одним операндом (блоком данных или двоичным вектором); значение подблока после выполнения некоторой данной одноместной операции зависит только от его начального значения; примером одноместных операций являются операции циклического сдвига;

-двухместная операция - это операция выполняемая над двумя операндами; результат выполнения некоторой данной двухместной операции зависит от значения каждого операнда; примером двухместных операций являются операции сложения, вычитания, умножения и др.

25 Известны способы блочного шифрования данных, CM. например стандарт США DES [National Bureau of Standards. Data Encryption Standard. Federal Information Processing Standards Publication 46, January 1977]. В данном способе шифрование блоков данных выполняют путем формирования сек-30 ретного ключа, разбиения преобразуемого блока данных на два подблока L и R и поочередного изменения последних путем выполнения операции поразрядного суммирования по модулю два над подблоком L и двоичным вектором, который формируется как выходное значение некоторой функции F от значения подблока R. После этого блоки переставляются местами. 35

WU 99/36942 PCT/RU98/00182

5

10

- 4 -

Функция F в указанном способе реализуется путем выполнения операций перестановки и подстановки, выполняемых над подблоком R. Данный способ обладает высокой скоростью преобразований при реализации в виде специализированных электронных схем.

Однако, известный способ-аналог использует секретный ключ малого размера (56 бит), что делает его уязвимым к криптоанализу на основе подбора ключа. Последнее связано с высокой вычислительной мощностью современных ЭВМ массового применения.

Наиболее близким по своей технической сущности к заявляемому способу криптографического преобразования блоков двоичных данных является способ, реализованный в шифре RC5 описанный в работе [R. Rivest, The RC5 Encryption Algorithm/ Fast Software Encryption, Second International Workshop Proceedings (Leuven, Belgium, December 14-16, 1994), Lecture Notes in Computer Science, ٧. 1008, Springer-Verlag, 1995, pp. 86-96]. Способ прототип включает в себя формирование секретного ключа в виде совокупности 20 подключей, разбиение входного блока данных на подблоки А и В, и поочередное преобразование подблоков. Подблоки преобразуются путем выполнения над ними одноместных и двухместных операций. В качестве двухместных операций используются операции сложения по модулю 2^n , где n=8,16,32,64. и опера-25 ция поразрядного суммирования по модулю 2. В качестве одноместной операции используется операция циклического сдвига влево. причем число бит на которое сдвигается преобразуемый подблок зависит от значения другого подблока. это определяет зависимость операции циклического сдвига на 30 текущем шаге преобразования подблока от исходного значения входного блока данных. Двухместная операция выполняется над подблоком и подключом, а также над двумя подблоками. Характерным для способа прототипа является использование операции циклического сдвига битов одного подблоков. ИЗ 35 зависящей от значения другого подблока.

5

10

15

20

25

30

35

- 5 -

Подблок, например подблок В, преобразуют следующим путем. Выполняется операция поразрядного суммирования по модулю 2 ("Ф") над подблоками А и В и значение, получаемое после выполнения этой операции, присваивается подблоку В. Это записывается в виде соотношения:

$$B \leftarrow B \oplus A$$
.

где знак "←" обозначает операцию присваивания. После этого над подблоком В выполняют операцию циклического сдвига на число бит равное значению подблока A:

 $B \leftarrow B \iff A.$

Затем над подблоком и одним из подключей S выполняют операцию суммирования по модулю 2^n : B \leftarrow (B + S) mod 2^n , где n - длина подблока в битах. После этого аналогичным образом преобразуется подблок A. Выполняется несколько таких шагов преобразования обоих подблоков.

Данный способ обеспечивает высокую скорость шифрования при реализации в виде программы для ЭВМ или электронных устройств шифрования. Однако, способ прототип имеет недостатки, а именно, он не обеспечивает стойкости криптографического преобразования данных к дифференциальному и линейному криптоанализу [Kaliski B.S., On Differential and Linear Cryptanalysis of the Yin Y.L. RC5 Encryption Algorithm. Advances in Cryptology-CRYPT0'95 Proceedings, Springer-Verlag, 1995, pp. 171-184]. Этот недостаток связан с тем. что эффективность использования операций, зависящих от преобразуемых данных, с целью повышения стойкости шифрования к известным методам криптоанализа снижается тем, что число потенциально реализуемых вариантов операции циклического сдвига равно числу двоичных разрядов подблока n и не превышает 64.

В основу изобретения положена задача разработать способ криптографического преобразования блоков двоичных данных, в котором преобразование входных данных осуществлялось бы таким образом, чтобы обеспечивалось повышение числа различных вариантов операции, зависящей от преобра-

WU 99/36942 PCT/RU98/00182

5

10

15

20

25

30

35

- 6 -

зуемого блока, благодаря чему повышается стойкость к диф-ференциальному и линейному криптоанализу.

Раскрытие изобретения

Поставленная задача достигается тем, что в способе криптографического преобразования блоков двоичных данных, в разбиении блока данных на №2 подблоков, заключающемся поочередном преобразовании подблоков путем выполнения над где i≼N, і-тым. подблоком по крайней мере одной операции преобразования, зависящей от значения j-oro. гле новым, согласно изобретению, является то, что в качестве операции. зависящей от значения ј-того подблока используется операция перестановки битов і-того подблока.

Благодаря такому решению увеличивается число возможных вариантов операции, зависящей от значения ј-того подблока, что обеспечивает повышение стойкости криптографического преобразования к дифференциальному и линейному криптоанализу.

Новым является также то, что операция перестановки битов і-того подблока, зависящая от значения ј-ого подблока, формируется в зависимости от секретногоключа до начала преобразования і-того подблока.

Благодаря такому решению, модификация операции перестановки битов і-того подблока, зависящая от значения ј-того подблока, не является заранее предопределенной, что обеспечивает дополнительное повышение стойкости криптографического преобразования к дифференциальному и линейному криптоанализам и позволяет уменьшить число операций преобразования и тем самым увеличить скорость шифрования.

Новым является также то, что перед осуществлением текущей операции перестановки битов i-того подблока, зависящей от j-того подблока, дополнительно формируют двоичный вектор V, а операцию перестановки битов i- подблока осуществляют в зависимости от значения V, причем двоичный вектор формируют в зависимости от его значения в момент выполнения предшествующего шага преобразования одного из подблоков и от значения j-ого подблока.

- 7 -

Благодаря такому решению, обеспечивается дополнительное повышение криптостойкости к атакам, основанным на сбоях устройства шифрования.

Ниже сущность заявляемого изобретения более подробно разъясняется примерами его осуществления со ссылками на прилагаемые чертежи.

5

Краткое описание чертежей

На фиг. 1 представлена обобщенная схема криптографического преобразования согласно заявляемому способу.

10 На фиг. 2 схематично представлена структура блока управляемых перестановок.

На фиг. З представлена структура блока управляемых перестановок с 32-битовым информационным входом.

На фиг. 4 представлена блок-схема элементарного переключателя.

15 На фиг. 5 представлена таблица входных и выходных сигналов элементарного переключателя при управляющем сигнале u=1.

На фиг. 6 представлена таблица входных и выходных сигналов элементарного управляемого переключателя при зна-20 чении управляющего сигнала u=0.

Лучшие варианты осуществления изобретения

Изобретение поясняется обобщенной схемой криптографического преобразования блоков данных на основе заявляемого способа, которая представлена фиг. 1,

где: Р - блок управляемых перестановок; А и В - пре-25 образуемые n-битовые подблоки; $K_{4\,r}$, $K_{4\,r-1}$, $K_{4\,r-2}$, $K_{4\,r-3}$ элементы секретного ключа (п-битовые подключи); V - двоичный вектор, формируемый в зависимости от входных данных; знак Ф обозначает операцию поразрядного суммирования по модулю два; знак ⊞ - операцию суммирования по моду-30 лю n, где n - длина подблока данных в битах. Жирные сплошные линии обозначают шину передачи п-битовых тонкие сплошные линии - передачу одного бита, тонкие пунктирные линии - передачу одного управляющего бита. пунктирные линии - шину передачи п управляющих сигналов, в 35

WO 99/36942 PCT/RU98/00182

- 8 -

качестве которых используются биты подключей или биты двоичного вектора. Использование битов подключа в качестве управляющих сигналов обеспечивает формирование конкретной модификации операции перестановки битов подблока, зависящей от значения входного блока, что дополнительно повышает стойкость криптографического преобразования.

Фиг. 1 показывает один раунд преобразований. В зависимости от конкретной реализации блока управляемых перестановок и требуемой скорости преобразований могут быть заданы от 2 до 16 и более раундов. 10 Данная схема процедур криптографических преобразований может использоваться для осуществления шифрования и для осуществления односторонних В последнем случае секретный ключ не испреобразований. пользуется и вместо сигналов подключей на управляющий вход блока Р подаются сигналы двоичного вектора V, формируемого 15 в зависимости от значения преобразуемых подблоков на межуточных шагах преобразования. При выполнении шифрования одни и те же четыре n-битовых подключа K_4 , K_3 , K_2 и K_1 могут использоваться при выполнении каждого раунда шифрова-20 ния. В этом случае при типичном размере подблока n=32 длина секретного ключа составляет 128 бит. При использовании секретного ключа большего размера в каждом раунде могут использоваться четыре независимых подключа K₄r, K_{4r-3} . Например, числе при раундов 25 в первом раунде используются подключи K_4 , K_3 , K_2 и K_1 , во втором раунде - подключи K_8 , K_7 , K_6 и K_5 , в третьем раунде - подключи K_{12} , K_{11} , K_{10} и K_{9} .

Возможность технической реализации заявляемого способа поясняется следующими конкретными примерами его осуществления.

Пример 1.

5

30

35

Данный пример относится к использованию способа для шифрования данных. Секретный ключ представлен в виде четырех подключей K_{4r} , K_{4r-1} , K_{4r-2} и K_{4r-3} . Один раунд шифрования описывается следующей последовательностью процедур:

30

- 9 -

1. Преобразовать подблок А в соответствии с выражением:

$A \leftarrow A \oplus K_{4r-3}$

где "←" - обозначение операции присваивания.

5 2. Преобразовать подблок В в соответствии с выражением:

$B \leftarrow B = K_{4r-2}$.

- 3. В зависимости от значения подблока A и от подключа $K_{4\,r-1}$ осуществить перестановку битов подблока B.
- 10 4. Преобразовать подблок A в соответствии с выражением:

$A \leftarrow A \oplus B$.

- 5. В зависимости от значения подблока В и от подключа ${\rm K_{4\,r}}$ осуществить перестановку битов подблока А.
- 15 6. Преобразовать подблок В в соответствии с выражением:

$$B \leftarrow B \oplus A$$
.

Пример 2.

Данный пример описывает один раунд односторонних 20 преобразований, в соответствии со следующей последовательностью процедур:

1. Сформировать двоичный вектор V:

2. Преобразовать подблок В в соответствии с выраже-25 нием:

B ← B ⊞ V.

3. Сформировать двоичный вектор V в зависимости от его значения на предыдущем шаге и от значения подблоков A и B в соответствии с формулой:

$$V \leftarrow (V \iff A) \oplus (B \iff 13).$$

4. Преобразовать подблок A в соответствии с выражением:

$$A \leftarrow A \oplus V$$
.

5. В зависимости от значений A и V осуществить пе-35 рестановку битов подблока В. WU 99/36942 PCT/RU98/00182

- 10 -

6. Преобразовать подблок A в соответствии с выражением:

 $A \leftarrow A \oplus B$.

7. Сформировать двоичный вектор V:

 $V \leftarrow (V \iff B) \oplus (A \iff 11)$.

5

15

30

35

- 8. В зависимости от значений В и V осуществить перестановку битов подблока А.
- 9. Преобразовать подблок В в соответствии с выражением:

10 $B \leftarrow B \oplus A$.

На фиг. 2 показана возможная реализация блока управляемых перестановок, использующая совокупность элементарных переключателей S. Данный пример соответствует блоку Р с 8-битовым входом для сигналов данных и 8-битовым входом для управляющих сигналов, обозначенных пунктирными линиями аналогично обозначению на фиг. 1.

Число различных вариантов операции перестановки равно числу возможных кодовых комбинаций на входе управления и составляет для блока Р со структурой, представленной на фиг. 2, 28=256, что превышает число операций циклического сдвига, используемых в способе прототипе. Аналогичным способом может быть составлена схема для блока Р с произвольными размерами входа для данных и входа для управляющих сигналов, в частности для блока Р с 32-битовым входом данных и 32-битовым входом для управляющих сигналов. В последнем случае достигается число различных вариантов операции перестановки равное 232 > 109.

Фиг. З показывает структуру блока управляемых перестановок с 32-битовым входом для данных и 79-битовым управляющим входом. Данный блок управляемых перестановок реализует уникальную перестановку входных двоичных разрядов для каждого возможного значения кодовой комбинации на управляющем входе, число которых составляет 2⁷⁹. Внешние информационные входы блока управляемых перестановок обозначены 11, 12,..., 132, внешние выходы обозначены о1, о2,...,о32

WO 99/36942 PCT/RU98/00182

5

15

20

25

30

35

, - î

- 11 -

управляющие входы обозначены с1, с2,..., с79. Элементарные переключатели S соединены таким образом, что они образуют матрицу состоящую из 31 строки. В первой строке соединены 31 элементарных переключателей S, во второй строке - 30, в третьей - 29 и т.д. В каждой последующей строке число элементарных переключателей уменьшается на 1. В самой нижней 31-й строке соединен 1 элементарный переключатель.

Строка с номером ј≠31 имеет 33-ј входов, 33-ј выходов и 32-ј управляющих входа. Последний (самый правый) выход ј-ой строки является внешним выходом блока управляемых перестановок, оставшиеся 32-ј выхода ј-строки соединены с соответствующими входами (j+1)-й строки. Последняя 31-я строка имеет два выхода и оба из них являются внешними выблока управляемых перестановок. Не более, один управляющий вход каждой строки подается единичный (u=1) управляющий сигнал. Для обеспечения этого требования служат двоично-тридцатидвухричные дешифраторы $F_1, F_2, \dots,$ F₁₅ и двоично-шестнадцатиричный дешифратор F₁₆. Дешифраторы F_1, F_2, \dots, F_{15} имеют пять внешних управляющих входов, на которые подается произвольный 5-битовый двоичный код, и 32 Дешифраторы вырабатывают только на одном единичный сигнал. На оставшихся 31 выходе устанавливается Дешифратор F_{16} имеет 4 входа, на которые нулевой сигнал. подается произвольный 4-битовый двоичный код, и 16 выходов, из которых только на одном устанавливается единичный Для всех дешифраторов F_1, F_2, \dots, F_{15} и F_{16} каждое сигнал. входное значение двоичного кода задает единственно возможный номер выхода, на котором устанавливается единичный сигнал (u=1).

Часть выходов дешифратора F_h , где $h \le 15$, соединены с управляющими входами h-ой строки (32-h выходов), а часть выходов - с управляющими входами (32-h)-ой строки (оставшиеся h выходов дешифратора). В каждой строке не более, чем на одном элементарном переключателе устанавливается управляющий сигнал u=1. Вход строки, присоединенный к правому входу элементарного переключателя, на который по-

5

10

дан единичный управляющий сигнал, коммутируется с внешним выходом блока управляемых перестановок, соответствующим данной строке. Если единичный управляющий сигнал подан на самый левый элементарный переключатель, то с внешним выходом блока управляемых перестановок (блок Р) коммутируется самый левый вход строки. Первая строка коммутирует один из внешних входов i1, i2, ..., i32 блока Р с внешним выходом o1, 31 внешних входа - с входами второй строки. а остальные Вторая стока коммутирует один из оставшихся 31 внешнего входа с внешним выходом о2, а оставшиеся 30 внешних входов - с входами 3-ей строки и т.д. Такая структура блока Р реализует уникальную перестановку входных битов для каждого значения двоичного кода поданного на 79-битовый управляющий вход блока Р.

Возможен, например, следующий вариант использования 15 управляющего 79-битового входа в схеме криптографического преобразования, показанной на фиг. 1. В качестве управляющих сигналов используются 32 бита, например, подблока В и 47 битов секретного ключа. В качестве последних, например, могут использоваться 32 бита подключа К_{4 г-1} и 15 битов 20 подключа К_{4 г-2}. В этом случае при введении секретного ключа в устройство шифрования в зависимости от этих 47 битов секретного ключа формируется одна из 247 различных модифиоперации перестановки битов, зависящей от значения При этом каждая модификация этой операции входного блока. 25 включает 232 различных операций перестановки битов подблока А, выбор которых определяется значением подблока В. Выбор модификации не является заранее предопределенным, поскольку он определяется секретным ключом. Это дополнительно повышает стойкость криптографического преобразования. Если 30 в устройстве шифрования используются 4 блока Р, структуру, показанную на фиг. 3, то число возможных комбиустанавливаемых наший модификаций операций перестановок, на блоках Р в зависимости от секретного ключа, задано до $(2^{47})^4 = 2^{188}$ при использовании секретного ключа 35

WO 99/36942 PCT/RU98/00182

- 13 -

длиной не менее 188 бит.

5

Фиг. 4 поясняет работу элементарного переключателя, где u - управляющий сигнал, а и b - входные сигналы данных. с и d - выходные сигналы данных.

Таблицы на фиг. 5 и 6 показывают зависимость выходных сигналов от входных и управляющих сигналов. Из данных таблиц видно, что при u=1 линия а коммутируется с линией c, а линия b - с линией d. При u=0 линия a коммутируется с линией d, а линия b - с линией d.

10 Благодаря простой структуре современная планарная технология изготовления интегральных схем позволяет легко изготовить криптографические микропроцессоры, содержащие управляемые блоки перестановок с размером входа 32 и 64 бит.

15 Приведенные примеры показывают, что предлагаемый способ криптографических преобразований блоков двоичных данных технически реализуем и позволяет решить поставленную задачу.

Промышленная применимость

20 Заявляемый способ может быть реализован, например, в специализированных криптографических микропроцессорах, обеспечивающих скорость шифрования порядка 1 Гбит/с, достаточную для шифрования в масштабе реального времени данных, передаваемых по скоростным оптоволоконным каналам 25 связи.

WO 99/36942 PCT/RU98/00182

5

- 14 -

ФОРМУЛА ИЗОБРЕТЕНИЯ

- 1. Способ криптографического преобразования блоков двоичных данных, заключающийся в разбиении блока данных на $N \ge 2$ подблоков, поочередном преобразовании подблоков путем выполнения над i-тым, где $i \le N$, подблоком по крайней мере одной операции преобразования, зависящей от значения j-то-го подблока, о т л и ч а ю щ и й с я тем, что в качестве операции, зависящей от значения j-того, где $j \le N$, подблока используется операция перестановки битов i-того подблока.
- 2. Способ по п. 1, о т л и ч а ю щ и й с я тем, что операция перестановки битов і-того подблока, зависящая от значения ј-того подблока, формируется в зависимости от секретного ключа до начала преобразования і-того подблока.
- 3. Способ по п. 1, о т л и ч а ю щ и й с я тем, что перед осуществлением текущей операции перестановки битов і-того подблока, зависящей от значения ј-того подблока, дополнительно формируют двоичный вектор V, а операцию перестановки битов і-того подблока осуществляют в зависимости от значения V, причем двоичный вектор формируют в зависимости от его значения в момент выполнения предшествующего шага преобразования одного из подблоков и от значения ј-того подблока.

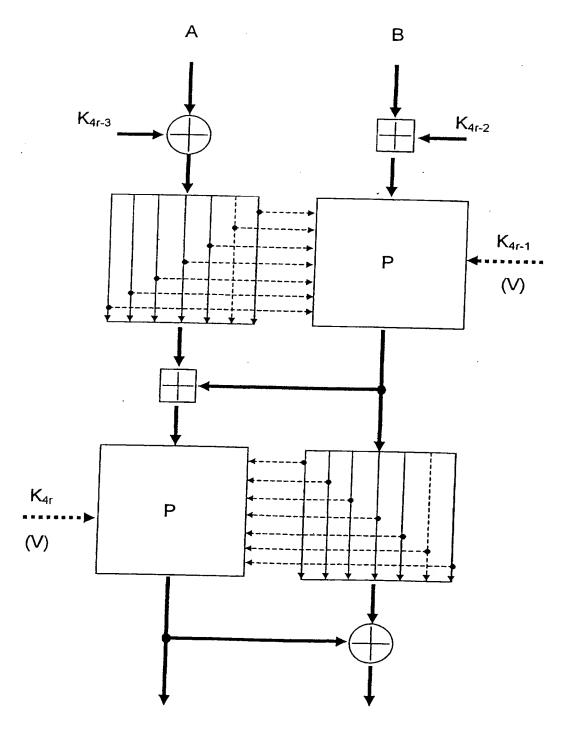


Fig.1.

2/4

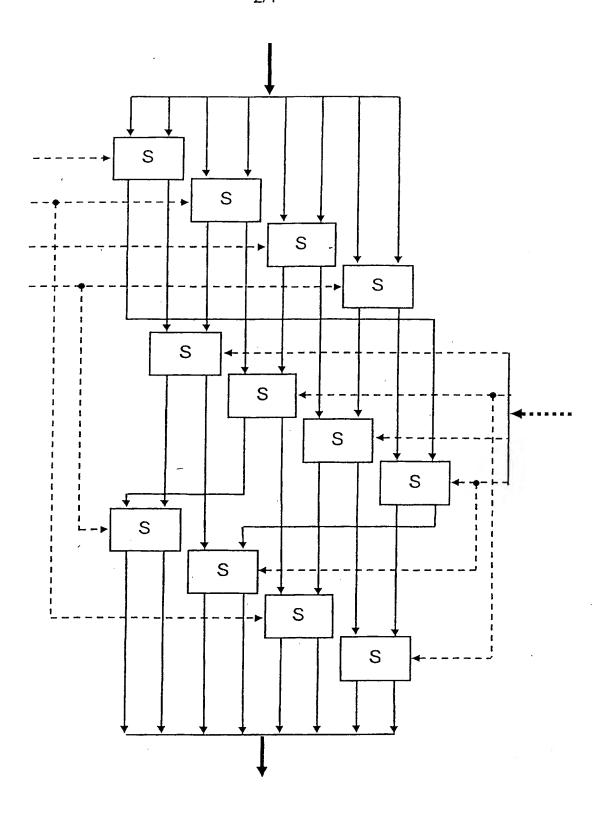


Fig.2.

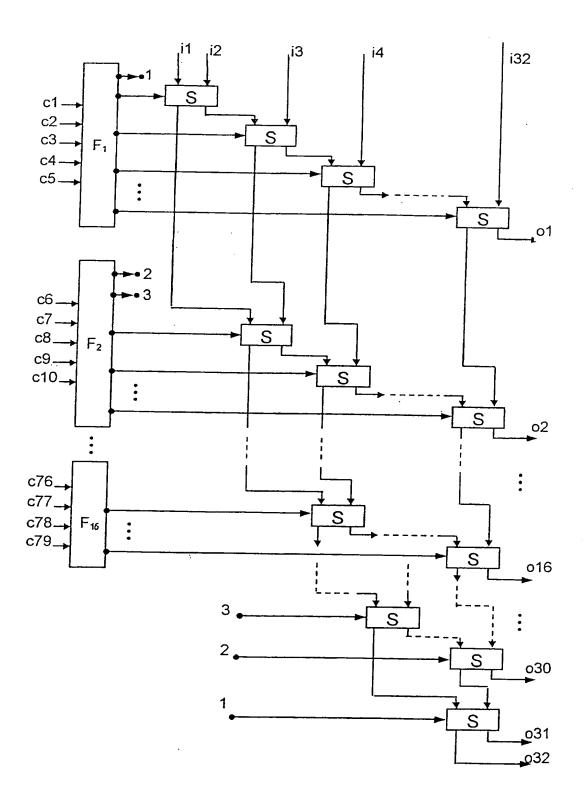


Fig. 3.

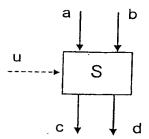


Fig.4.

u=1				
INPUT a b		OUTPUT		
		С	d	
1	0	1	0	
0	1	0	1	
0	0	0	0	
1	1	1	1	

Fig.5.

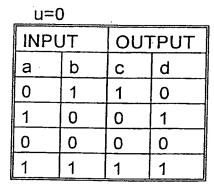


Fig.6.

ОТЧЕТ О МЕЖДУНАРОДНОМ ПОИСКЕ

Международная заявка № PCT/RU 98/00182

i	ификация предмета изобретени	Я:		
H01L 9/00 Согласно международной патентной классификации (МПК-6)				
	еждународной патентной классификации (МПК ТИ ПОИСКА:	-u ₎		
	ти поиска. й минимум документации (система классифика	лини и инлексы) МПК-6·	······································	
1 .	н минимум документации (система классифика H01L 9/00, H04L 9/08, H04L 9/14, H04L 9			
	11012 7000, 11042 7100, 11042 7114, 11042 7	20, 110 111 1100		
Другая пров	еренная документация в той мере, в какой она	включена в поисковые подборки:		
Электронна	я база данных, использовавшаяся при поиске (название базы и, если возможно, поиск	овые термины):	
С. ДОКУМ	ІЕНТЫ, СЧИТАЮЩИЕСЯ РЕЛЕВАНТНЬ	ыми	-	
Категория*	Ссылки на документы с указанием, где это во	зможно, релевантных частей	Относится к пункту №	
Α	RU 2097931 C1 (БЕРЕЗИН БОРИС ВЛАДИМ	ИРОВИЧ и др.) 21.11.97	1 - 3	
A	A EP 0676876 A1 (INTERNATIONAL BUSINESS MASHINES CORPORATION) 1 - 3 11.10.95			
A	A US 5001754 A (THE TRUSTEED OF PRINCETON UNIVERSITY) Mar. 19, 1991 1 - 3			
A	US 5548648 A (INTERNATIONAL BUSINESS	MACHINES Corp.) Aug. 20, 1996	1 - 3	
A	WO 88/01119 A1 (BRITISH BROADCASTING	G Corp.) 11 February 1988 (11.02.88)	1 - 3	
A	EP 0202989 A1 (THOMSON-CSF) 26.11.86		. 1 - 3	
последун	ощие документы указаны в продолжении графы С.	данные о патентах-аналогах указаны	в приложении	
	тегории ссылочных документов:	"Т" более поздний документ, опубликован	ный после даты	
	нт, определяющий общий уровень техники	приоритета и приведенный для понима	•	
"Е" более ранний документ, но опубликованный на дату "Х" документ, имеющий наиболее близкое отноше				
•	ародной подачи или после нее онт, относящийся к устному раскрытию, экспони-	поиска, порочащий новизну и изобрета "Y" документ, порочащий изобретательски	• •	
ровани	• • • •	тании с одним или несколькими докум	• •	
1	нт, опубликованный до даты международной по-	категории		
	о после даты испрашиваемого приоритета	"&" документ, являющийся патентом-анале		
Дата дейст	вительного завершения международного поиска	<u> </u>	· ·	
	15 сентября 1998 (15.09.98)	поиске 14 октября 1998 (14.10.	98)	
Наименован	не и адрес Международного поискового органа:	Уполномоченное лицо:	,	
Федерал	ьный институт			
1 '	ленной собственности	Д.Смирнов		
	21858, Москва, Бережковская наб., 30-1			
ТФакс: 243-	3337, телетайп: 114818 ПОЛАЧА	IТелефон №: (095)240-5888		

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No. PCT/RU 98/00182

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER 6: H01L 9/00 According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC **B. FIELDS SEARCHED** Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols) H01L 9/00, H04L 9/08, H04L 9/14, H04L 9/28, H04K 1/00 Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used) C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT Category* Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages Relevant to claim No. RU 2097931 C1 (BEREZIN BORIS VLADIMIROVICH et al) 21 November 1997 Α 1 - 3 (21.11.97)EP 0676876 A1 (INTERNATIONAL BUSINESS MACHINES CORPORATION) 1 - 3 . **A** 11 October 1995 (11.10.95) US 5001754 A (THE TRUSTEED OF PRINCETON UNIVERSITY) Α 1 - 3 19 March 1991 (19.03.91) US 5548648 A (INTERNATIONAL BUSINESS MACHINES Corp.) Α 20 August 1996 (19.08.96) WO 88/01119 A1 (BRITISH BROADCASTING Corp.) 11 February 1988 Α 1 - 3 (11.02.88)Α EP 0202989 A1 (THOMSON-CSF) 26 November 1986 (26.11.86) 1 - 3 Further documents are listed in the continuation of Box C. See patent family annex. Special categories of cited documents: "T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but document defining the general state of the art which is not consicited to understand the principle or theory underlying the invention dered to be of particular relevance "X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be earlier document but published on or after the international filing considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone document which may throw doubts on priority claim(s) or which "Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be is cited to establish the publication date of another citation or considered to involve an inventive step when the document is comother special reason (as specified) bined with one or more other such documents, such combination document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means being obvious to a person skilled in the art document published prior to the international filing date but later "&" document member of the same patent family than the priority date claimed Date of mailing of the international search report Date of the actual completion of the international search 14 October 1998 (14.10.98) 15 September 1998 (15.09.98) Name and mailing address of the ISA/ Authorized officer RU Facsimile No. Telephone No.

PATENT COOPERATION TREATY

213)



PCT

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

(PCT Article 36 and Rule 70)

Applicant's or agent's file reference RU01-IF298	FOR FURTHER AC	CTION SeeNotifi Examinat	cationofTransmittalofInternational Preliminary ion Report (Form PCT/IPEA/416)		
International application No. PCT/RU98/00182	International filing da		Priority date (day/month/year) 19 January 1998 (19.01.98)		
International Patent Classification (IPC) or n H01L 9/00	<u> </u>		19 3 and any 1998 (19.01.98)		
Applicant OTKRYTOE AKTSIONERNOE O	BSCHESTVO "MO SE	OSKOVSKAY <i>A</i> T"	GORODSKAYA TELEFONNAYA		
 This international preliminary examination report has been prepared by this International Preliminary Examining Authority and is transmitted to the applicant according to Article 36. This REPORT consists of a total of3 sheets, including this cover sheet. 					
amended and are the basis for 70.16 and Section 607 of the	This report is also accompanied by ANNEXES, i.e., sheets of the description, claims and/or drawings which have been amended and are the basis for this report and/or sheets containing rectifications made before this Authority (see Rule 70.16 and Section 607 of the Administrative Instructions under the PCT). These annexes consist of a total of sheets.				
IV Lack of unity of inverse V Reasoned statement citations and explana VI Certain documents control Certain defects in the	of opinion with regard to ention under Article 35(2) with ations supporting such s	o novelty, inventive in regard to novelty, tatement	inventive step or industrial applicability ON MAIL ROOM		
Date of submission of the demand 30 July 1999 (30.07.9)	99)	Date of completion	of this report 4 April 2000 (04.04.2000)		
Name and mailing address of the IPEA/RU		Authorized officer			
Provincia N		~ 1 1 31			

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

International application No.

PCT/RU98/00182

	of the report	
1. With	regard to the elements of the international application:*	
\boxtimes	the international application as originally filed	
同	the description:	
لـــا	norge	v filed
	pages, as originally pages, filed with the d	•
	pages, filed with the letter of	
_	, mod with the fetter of	
	the claims:	
	pages, as originall	y filed
	pages, as amended (together with any statement under Art	cle 19
	pages, filed with the d	emand
	pages, filed with the letter of	
	the drawings:	
لا		
	pages, as original	•
	pages, filed with the d	
	pages, filed with the letter of	
t	he sequence listing part of the description:	
	pages, as original	v filed
	pages, filed with the d	
	pages, filed with the letter of	
2. With	regard to the language, all the elements marked above were available or furnished to this Authority in the language in atemational application was filed, unless otherwise indicated under this item.	which
	e elements were available or furnished to this Authority in the following language where the control with the following language with t	ich is:
	the language of a translation furnished for the purposes of international search (under Rule 23.1(b)).	
	the language of publication of the international application (under Rule 48.3(b)).	
\Box	the language of the translation furnished for the purposes of international preliminary examination (under Rule 55.	2 and/
	or 55.3).	
3. With	regard to any nucleotide and/or amino acid sequence disclosed in the international application, the international application, the internation was carried out on the basis of the sequence listing:	ational
	contained in the international application in written form.	
H	filed together with the international application in computer readable form.	
H		
片	furnished subsequently to this Authority in written form.]
님	furnished subsequently to this Authority in computer readable form.	
	The statement that the subsequently furnished written sequence listing does not go beyond the disclosure international application as filed has been furnished.	in the
	The statement that the information recorded in computer readable form is identical to the written sequence listi been furnished.	ng has
4.	The amendments have resulted in the cancellation of:	
	the description, pages	
	the claims, Nos.	
	the drawings, sheets/fig	
		Ì
5.	This report has been established as if (some of) the amendments had not been made, since they have been considered beyond the disclosure as filed, as indicated in the Supplemental Box (Rule 70.2(c)).**	l to go
in the	ocement sheets which have been furnished to the receiving Office in response to an invitation under Article 14 are refe is report as "originally filed" and are not annexed to this report since they do not contain amendments (Rule 0.17).	
** Any r	eplacement sheet containing such amendments must be referred to under item 1 and annexed to this report.	

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

International application No.
PCT/RU 98/00182

Reasoned statement under Article 35(2) with regard to novelty, inventive step or industrial applicability; citations and explanations supporting such statement

1.	Statement			-
	Novelty (N)	Claims	1-3	YES
		Claims		NO
	Inventive step (IS)	Claims	1-3	YES
		Claims		NO NO
	Industrial applicability (IA)	Claims	1-3	YES
		Claims		NO

2. Citations and explanations

Claims 1-3 fulfil the requirements of novelty and inventive step as none of the documents cited in the search report, either alone or in combination, discloses a method for the cryptographic conversion of binary data blocks in which the operation depending on the value of the j-th sub-block, where $j \le N$, is a transposition operation of the bits in the i-th sub-block.

ДОГОВОР О ПАТЕНТНОЙ КООПЕРАЦИИ REC'D 2 4 MAY 2000

PCT

MPC:	PCT

ЗАКЛЮЧЕНИЕ МЕЖДУНАРОДНОЙ ПРЕДВАРИТЕЛЬНОЙ ЭКСПЕРТИЗЫ

(статья 36 и правило 70 РСТ)

№ дела заявителя или агента:	Для дальнейших см. уведомление о пересылке заключения международной		
RU01-IF/298	действий предварительной экспертизы (форма РСТ/IPEA/416).		
			(4-5
Номер международной заявки: Д	[ата международной по	дачи:	Самая ранняя дата приоритета:
PCT/RU 98/00182	19 июня 1998 (19.06.98)	19 января 1998 (19.01.98)
Международная патентная классифи	кация (МПК-7):	H04L 9/00	
Заявитель: МОЛДОВЯ	Н Александр Андрее	вич и др.	
 Данное заключение междунар международной предваритель 			лено настоящим Органом ответствии со статьей 36 РСТ.
2. Данное заключение содержит	Bcero 3	пистов, включая данныі	й общий лист
Данное заключение сопр	овождается также ПРИ	ЛОЖЕНИЯМИ, т.е. ли	стами описания, формулы и/или
			ключения и/или листами, содер-
жащими исправления, пр тивной инструкции РСГ)	редставленные настоящ	ему Органу (см.Правил	о 70.16 и пункт 607 Администра-
Упомянутые приложения сод	ержат всего	пистов	
Данное заключение содержи	ия чения относительно нови		овня и промышленной применимости
V X Утверждение отно	осительно новизны, изобр	етательского уровня и про	омышленной применимости;ссылки и
	снование утверждения (Ст		
VI Некоторые цитир	уемые документы		
VII Некоторые дефек	ты международной заявки		
VIII Некоторые замеча	ания, касающиеся междун	ародной заявки	
Дата представления требования:		Дата подготовки за	ключения:
30 июля 1999 (30.07.99)		04 апреля 2	000 (04.04.2000)
Наименование и адрес Органа междунаро экспертизы:	одной предварительной	Уполномоче	енное лицо:
Федеральный институт пр собствен Россия, 121858, Москва, Бережков	ности		Д.Смирнов
Факс: 243-3337, телетайп: 114818 ПОДАЧА		Телефон №	(095)240-2591

ЗАКЛЮЧЕНИЕ МЕЖДУНАРОДНОЙ ПРЕДВАРИТЕЛЬНОЙ ЭКСПЕРТИЗЫ

международная заявка № PCT/RU 98/00182

І. Основа заключения	
1. Элементы международной заявки:*	NA PURE P MOTORON AND FUED TO TOUR
описание:	ом виде, в котором она была подана
страницы	первоначально поданные
страницы	поданные вместе с требованием,
страницы	поданные с письмом от
	TO ALL TIME OF THE BROWN OF
формула изобретения:	
страницы	первоначально поданные
страницы	поданные (вместе с объяснениями) по Статье 19
страницы	поданные вместе с требованием,
страницы	поданные с письмом от
чертежи:	
страницы	первоначально поданные,
страницы	поданные вместе с требованием,
страницы	поданные с письмом от
часть описания, касающая	ся перечня последовательностей:
страницы	первоначально поданные,
страницы	поданные вместе с требованием,
страницы	поданные с письмом от
2. Все отмеченные выше элементы быль	и поданы в настоящий Органу изначально или были представлены на языке,
	ная заявка, если иное не указано в данном пункте.
	ций Орган или были представлены на следующем языке
который является:	
языком перевода, представ	вленного для целей международного поиска (Правило 23.1 (в)).
языком публикации между	инародной заявки (Правило 48.3 (в)).
языком перевода, представ	вленного для целей международной предварительной экспертизы
(Правило 55.2 и/или 55.3).	
3. Относительно любой последователь	ности нуклеотидов и/или аминокислот, содержащейся в международ-
	ительная экспертиза была прповедена на основе перечня последовательностей:
	родной заявке в письменной форме.
представленного позже в н	астоящий Орган в письменной форме.
представленного позже в н	пастоящий Орган в машиночитаемой форме.
Представлено утверждени	е о том, что позже представленный перечень последовательностей в письменной
форме не выходит за преде	елы раскрытого в международной заявке в том виде, в каком она была подана.
Представлено утверждени	е о том, что информация, записанная в машиночитаемой форме, идентична
перечню последовательно	стей в письменной форме.
4. Изменения привели к изъя	TMO:
страниц описания	••••
пунктов формулы №	N <u>o</u>
страницы/фиг. чертеж	
£	
	ставлено без учета (некоторых) изменений, так как они выходят за рамки первона-
чально поданных материал	пов заявки, как указано на дополнительном листе (Правило 70.2(с))**
•	ыли представлены в Получающее ведомство в ответ на его предложение в со-
ответствии со Статьей 14, ра	сцениваются в данном заключении как "первоначально поданные" и не приклады-
	ку они не содержат исправлений (Правило 70.16 и 70.17)
	ржащий такие изменения, должен быть рассмотрен в соответствии с пунктом
I и приложен к данному заключ	ению.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ МЕЖДУНАРОДНОЙ ПРЕДВАРИТЕЛЬНОЙ ЭКСПЕРТИЗЫ

Международная заявка № PCT/RU 98/00182

тверждение в соответствии со ст.35(2) в промышленной применимости; ссылки и	•	•	
npombinistinon aparacidencem, cederan a	подсисина, подкреплини	не такое утверждение	
1. Утверждение			
Новизна (N)	Пункты формулы	1-3	ДА
	Пункты формулы		HET
Изобретательский уровень (IS)	Пункты формулы	1-3	ДА
	Пункты формулы		HET
Промышленная применимость (IA)	Пункты формулы	1-3	ДА
Tipombianionia Tipinionimoeta (171)	Пункты формулы	1-5	HET
2. Ссылки и пояснения (правило 70.7)			
искрывают способа криптографической перации, зависящей от значения ј-го по по подблока.	_		-
•			



ЗАЯВЛЕНИЕ

Нижеподписавшийся просит рассматривать настоящую международную заявку в соответствии с Договором о патентной кооперации

	— .
İ	Международная заявка №:
	Дата международной подачи
	Название получающего ведометва и штамп "Международная заявка РСТ»

международную заявку в соответствии с Договором о патентной кооперации.	Название получающего ведометва и штамп "Ме:кдународная заявка РСТ»
	№ дела заявителя или агента (по экслению) (не более 12 энехов) 155A
Графа I НАЗВАНИЕ ПЗСЕТЕНИЯ Способ криптографического двоичных данных	преобразования блоков
FPARAI I SARRITE II EPER	
Имя и эпрес: (Фамилия указывиется перед именем; оля юрид наименование. Адрес должен включать назван	ие страны и почтовый инфекс.) Пачное лишо является также изобретателем
МОЛДОВЯН Александр Андреег MOLDOVYAN Alexandr Andreev Pоссийская Федерация, 188710, г.в Russian Federation, 188710, g.Vse ул.Александровская, д.88/2. кв.62	зич лісь всеволожск, Телефакс Ne
ул. Александровская, д. 88/2, кв. 62 ul. Alexandrovskaya, d. 88/2, kv. 62	evolozhsk,
	Телехс №
Государство (т.е. страна) гражданства: RU	Государство (т.е. страна) местожительства: RU
Данное лицо является Всех указанных всех даявителем для: всех государств дарст	указанных госу-
Графа III — ДРУГИЕ ЗАЯВИТЕЛИ ІМИЛИ (ДРУГИЕ) И	илататадо
Имя и апрес: (Фамилия указывается перед именем; оля юриди наименование. Абрес должен включать названи	ического лица - полное уставное Дамное лицо является:
МОЛДОВЯН Николай Андреевич MOLDOVYAN Nikolay Andreevi Poccuйская Федерация, 188710, г.В Russian Federation, 188710, g.Vse ул.Александровская, д.88/2, кв.58 ul.Alexandrovskaya, d.88/2, kv.58	сh изобретателем севоложск,
Государство <i>(т. г. страна) г</i> ражданства: RU	Государство (т.е. страна) местожительства:
Танное лицо является 🔀 всех указанных 🔲 всех у	жаранных госу- Только государств, ухаранных з в, кроме США дополнительной графе
Другие заявители и/или (другие) изобретатели назван	ны на листе для продолжения.
рафа IV — АГЕНТ ИЛИ ОБЩИЙ ПРЕДСТАВИТЕЛЬ: И	ли адрес для переписки
ицо, указанное ниже, настоящим назначается (назначено) еля (заязителей) з компетентных международных органах	представлять заяви- агента общего представителя
мя и зарес: (Фамили указывается перед иненем: для юридич наименование. Аорес должен включать название АНДРЕЕВ Владимир Иванович ANDREEV Vladimir Ivanovich Pоссийская Федерация, 193036, Санк Russian Federation, 193036, St. Pet a/я 24 "Невинпат"	Стрены и почтовый индекс.) (812)312-36-90
P.O.Box 24 "Nevinpat"	Tenere Me
Пометить эту клетку, если агент или общий предста специальный здрес аля переписки.	витель не назначаются, а вместо этого выше указывается

Настоящим делаются следующие указания в соответст быть поменена хотя бы обна клетка);	вии с правилом 4.9(а) (сделать пометки з нужных клетках; до
Регнопальный патент	
AP Garage ARIBO, KE Kamana (K	
кола Хараре и РСТ	Lesotho), MW Малавн (Malawi), SD Судан (Sudan), SZ Свазилена (ос государство, являющееся Договаривающимся государством Г
EA Евразяйский патент: AZ Азербайджан (Acerba Федерация (Russian Federation), TJ Таджикист, государство, являющееся Договаривающимся	iijan), BY Беларусь (Belarus), KZ Казахстан (Kazaksian), RU Росси эн (Tajikistan), TM Турхменистан (Turkmenistan), а также любое а государством Евразисхой патентной конвенции и РСТ
EP Esponekckak garent: AT Aвстрия (Austria), BEE Liechtenstein), DE Германия (Germany), DK да британия (United Kinedom), GR Греция (Greechouse), MC Монако (Monaco), NL Нидерланды	Государством Евранской патентной конвенции и РСТ оспъсия (Belgium), СН & Li Швейцария и Лихтенштейн (Switzerlar имя (Denmark), Е5 Испания (Spain), ЕК Франция (France), СВ Вете!, IE Ирланаия (Ireland), П Италия (Italy), LU Люксемоург (Lu (Netherlands), РТ Португалия (Portugal), SE Швеши (Sweden), ат аривающимся государством Европейской патентной конвенции;
Can Republic), CG Kohro (Congo), Ci Kor-z ilayac	роивающимся государством Европейской патентной конвенции и В Бенин (Benin), CF Центральноафриканская Республика (Centra o (Côte d'Ivoire), CM Камерун (Cameroon), GA Габон (Gabon), GM Га viauritatia), (via Emrep (Iniger), Six Сенесал (Senegal), ГD чад (С во, являющееся членом ОАРІ и Договаривающимся государствок им ститус, написать на пунктирной линии)
	ый документ или статус, написать на пунктирной линии):
Д. Албания (Albania)	
АМ Армения (Armenia)	LU Aborcembypr (Luxembourg)
AT Австрия (Austria)	MD Республика Молдова (Republic of
AU Австралия (Australia)	Moldova)
Д АZ Азербайажан (Azerbaijan)	MG Manarackap (Madagascar)
B8 Sapóagoc (Barbados)	C bubula becerageva Pecaréanna Vanananna
ВС Болгария (Bulgaria)	Line former fugoslav Kanublic of Macadamia
В В Бразилия (Всазіі)	MSV Morrow (Molecula)
ВУ Беларусь (Вејагиз)	MW Manasu (Malawi)
CA Kahada (Canada)	Mtx Mexcuxa (Mexico)
- Mariumus u flux-sum-sings	NO Hopseria (Norway)
land and Liechtenstein)	NZ Hosas Зеландия (New Zealand)
IX СN Китай (China)	PL Польша (Poland)
Ст. Чешская Республика (Czech Republic)	РТ Португалия (Portugal)
	RO Румыния (Romania)
DE Германия (Germany)	RU Российская Федерация (Russian Federation)
DK Дэния (Denmark)	
ЕЕ Эстонка (Estonia)	(300m)
ES Испания (Spain)	The muching (pweden)
П П Финлинани (Finland)	[] 3G CHRLTHAD (SINGEDOLE)
GB Великобритания (United Kingdom)	SI Словения (Slovenia)
GE Favour (Conscie)	SK Cnosaxxx (Slovakia)
GE Грузня (Georgia)	TJ Талжикистан (Tajikistan).
HU Венгрия (Hungary)	TM Туркменистан (Turkmenistan)
	TR Турция (Turkey)
Д ЈР Япония (Јарап)	TT Тринидал и Тобаго (Trinidad and Tobago)
КЕ Кения (Келуа)	N 1/4 Vranua (Illeria)
КС Киргизстан (Кугдуганап)	
Корейская Народно-Демократическая КР Республика (Democratic People's Republic	
of Korea)	US Coedineratio Milital Americal States Americal
KR Республика Корея (Republic of Korea)	UZ Узбехистан (Uzbekistan)
X, AR	YN Beetham (Viet Nam)
KZ Kalaketan (Kalaksian)	
LK Шри Ланка (Sri Lanka)	Клетки, зарезервированные для указания государств (в цел
ER Либерия (Liberia)	NORYMERHE HILLHOHIRSHNIK MITCHTORI KOTCOLLA CORRECTIONI
LS Aecoro (Lesotho)	хами РС г после выпуска данного листа:
_ LT Ліства (Lithuania)	
оолиевяе к указаввям, сделаввым выше, заявитель, в со-	отаетстани с правилом 4.9(b), делает также все указания, допр
	3.28 N N I
итель настояшим заявляет, что эти аполнительные у	/казания подлежат подтверждению и это любое указание. а. должно считаться изъятым заявителем на момент истечен
о срока. (Поотвержоение указания состоит в подече увед о от	

P C T

ТРЕБОВАНИЕ

Требование согласно статье 31 Договора о патентной кооперации: Нижеподписавшийся просит, чтобы международная заявка, указанная ниже стала предметом международной предварительной экспертизы согласно Договору о патентной кооперации

	MACKER Chigher McMaker	родной др 	едварительной экспе	p 1 1 3 1 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2
. 0.470		Дата пол	учения требования	
ідентификация ОМПЭ				
рафа 1. ИДЕНТИФИКАЦИ	я международной	ЗАЯВКІ	1	№ дела заявителя (агента) RU01-IF/298
омер международной заявки: СТ/RU98/00182	доп йондодануджэм атаД 11 кноги 91	дачи день/ 998 (19.06	месяц/год) 5.98)	Самая ранняя дата приоритета день/месяц/год) 19 января 1998 (19.01.98)
название изобретения: СПО БЛО	СОБ КРИПТОГРАФИЧ КОВ ДВОИЧНЫХ ДАН	ческого нных	ПРЕОБРАЗОВАН	тия
рафа II. ЗАЯВИТЕЛЬ	·			
F-4	·			
1мя и адрес:(фамилия указыва ставное наименование. Agpec g	ется перед именем; для юр олжен включать название	ридическог страны и	го лица полное почтовый индекс)	Телефон №
 МОЛДОВЯН Алексанар Ана MOLDOVYAN Alexandr Andı	реевич	•	·	Телефон №
RU, 188710, г. Всеволожск, у RU, 188710, g. Vsevolozhsk, u	» Алексанаповская. А. Ч	88/2, кв. 38/2, kv. б	62 62	Телефон №
Государство (т.е. страна) граж	данства: RU		Государство (т.е. ст	рана) местожительства: RU
Имя и адрес: (фамилия указыв уставное наименование. Agpec МОЛДОВЯН Николай Анд MOLDOVYAN Nikolay And	реевич	юридическ не страны	ого лица полное и почтовый индекс)	
RU, 188710, г. Всеволожск, RU, 188710, g. Vsevolozhsk,	ул. Александровская, д ul. Alexandrovskaya, d.			•
Государство (т.е. страна) граж	данства: RU		Государство (т.е. сп	прана) местожительства: RU
Имя и адрес: (фамилия указы уставное наименование. Адрес Открытое акционерное об Otkrytoye aktsionernoye of	должен включины кызыка бщество "Московская Г oschestvo "Moskovskaya	Городская a Gorodsk	н Телефонная Сетг aya Telefonnaya Se	
RU, 103804, Москва, ГСП, RU, 103804, Moskva, GSP,	Дегтярный переулок, д Degtyarnyi pereulok, do	дом 6, ст om 6, stro	роение 2. yeniye 2.	·
Государство (т.е. страна) гра	кданства: RU		Государство (т.е. с	трана) местожительства: RU
□ Другие заявители ука	озаны на листе для про Первый	одолжени лист)	я (январь	1994); перепечатка 199

Международная заявка № PCT/RU98/00182

Foods III AFFILT WAY OF HIER THREE TARVETAL ALDES AND THREE THE	
Графа III. АГЕНТ ИЛИ ОБЩИЙ ПРЕДСТАВИТЕЛЬ: АДРЕС ДЛЯ ПЕРЕПИСКИ	
Лицо, указанное ниже, является 🔀 агентом, 🔲 общим представит	елем
и: 🗵 назначено ранее и представляет заявителя также и при проведении международно	й предварительной экспертизы
настоящим назначается и любое предшествующее назначение агента/общего пред	
настоящим назначается в дополнение к агенту(ам), назначенным ранее, специальн международной предварительной экспертизы	
Лицо, указанное ниже, настоящим назначается (назначено) представлять заяви— — теля (заявителей) в компетентных международных органах в качестве:	ента Общего представителя
Имя и адрес: (Фамилия указывается перед именем; для юридического лица - полное	, SP-Assessment
уставное наименование. Адрес должен включать почтовый индекс и название страны).	(095) 737 — 6377 Телефон № (095) 366 — 9066
ООО Центр ИННОТЭК	
OOO Tsentr INNOTEC	(095) 737 — 6366 Телефакс №(095) 366 — 9066
RU, 105023, Москва, Б.Семеновская, д. 49, к. 404	16vedarc (45(032) 200 — 3000
RU, 105023, Moskva, B. Semenovskaya, d. 49, k. 404	-
Tro, 100020, 1000204 B. Schienovski, d. 45, k. 404	Телекс №
Отметьте здесь, если агент или общий представитель не назначается, а выше специально	указан адрес для переписки
Графа IV. ЗАЯВЛЕНИЕ, КАСАЮЩЕЕСЯ ИЗМЕНЕНИЙ	•
Заявитель желает, чтобы Орган международной предварительной экспертизы:	
(i) 🗵 начал международную предварительную экспертизу на основе международной заявки,	как была полана
	·
(ii) Принял во внимание изменения согласно статье 34, внесенные:	
🗆 в описание (изменения прилагаются)	
в формулу (изменения прилагаются)	
🗆 в чертежи (изменения прилагаются)	
(iii) 🔲 принял во внимание изменения формулы согласно статье 19, поданные в международ;	ное бюро (копия прилагается)
(iV) П не принимал во внимание изменения формулы согласно статье 19 и считал их отозван	ными
gg	
(V) Ц отлижил начало международной предварительной экспертизы до истечения 20 месяцей если Орган не получит копию изменений согласно статье 19 либо извещение заявител (правило 69.1(d). (Данный квадрат может быть отмечен только если еще не истек срок	я. Что он не желает их лелать
Если не отмечено ни одного квадрата, международная предварительная экспертиза будет на заявки, как она была подана, или, если Орган международной предварительной экспертизы формулы согласно статье 19 и/или изменения международной заявки согласно статье 34 до письменного мнения, или заключения международной предварительной экспертизы, то с уч	получит копию изменений того, как он начнет полготовку
Графа V. ВЫБОР ГОСУДАРСТВ	
Заявитель настоящим делает выбор всех государств, выбор которых возможен (m.e. в заявитель настоящим делает выбор всех государств, выбор которых возможен (m.e. в заявитель настоящим делает выбор всех государств, выбор которых возможен (m.e. в заявитель настоящим делает выбор всех государств, выбор которых возможен (m.e. в заявитель настоящим делает выбор всех государств, выбор которых возможен (m.e. в заявитель настоящим делает выбор всех государств, выбор которых возможен (m.e. в заявитель настоящим делает выбор всех государств, выбор которых возможен (m.e. в заявитель настоящим делает выбор всех государств, выбор которых возможен (m.e. в заявитель настоящим делает выбор всех государств, выбор которых возможен (m.e. в заявитель настоящим делает выбор всех государств, выбор которых возможен (m.e. в заявитель настоящим делает в заявитель н заявитель н заявитель н заявитель н заявитель н заявитель н з	всех указанных государств,
связанных Главой II РСТ)	***************************************
(Если заявитель не желает выбрать некоторые государства, то наименование и двуб	
государств указывается выше)	

Форма РСТ/ІРЕА/401 (третий лист) (январь 1994; перепечатка январь 1996)

Лист № 3

Международная заявка № PCT/RU98/00182

Графа VI. КОНТРОЛЬНЫЙ ПЕРЕЧЕНЬ				
К требованию прилагаются следующие международной предварительной экспертизы:		Заполня	иется только Органов предварительной экс	и международной спертизы
1. Изменения по статье 34				
описание	листов	по	лучено	не получено
формула	листов			
чертежи	листов			
2. Сопроводительное письмо к изменениям по статье 34	листов			-
3. Копия изменений по статье 19	листов			
4. Ќопия объяснений по статье 19	мстов			
5. Прочее (указать)	мстов			
К требованию прилагаются также следующие	документы:	<u></u>		
1. 🔲 отдельная подписанная довереннос	ть			
2. П копия общей доверенности		4. 🛚 лис	т расчета пошлины	
3. П объяснение отсутствия подписи		5. 🔲 про	чее (указать)	
Графа VII. ПОДПИСЬ ЗАЯВИТЕЛЯ, АГІ	ЕНТА ИЛИ ОБЩЕГ	О ПРЕДСТАВ	РИТЕЛЯ	
Рядом с каждой подписью укажите имя лица, очевидно из чтения требования)	_ее поставившего, а п	также в качест	лве кого это лицо по	дписалось (если это не
(1) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1)	WHI CHANGE TO A	\supset	Руководит ООО Центр	ель о ИННОТЭК
			Т.А. Вахни	на
				·
Заполняется О	рганом международ	ной предвари	тельной эксперти:	зы
1. Дата фактического получения ТРЕБ		•		
2. Исправленная дата получения требова	ания с исправления	ми в соответс	твии с правилом 6	0.1 (b)
3. П Требование получено по истечени с даты приоритета	ии 19 месяцев		Заявитель извещо обстоятельстве	ен об этом 🗸
Требование получено из ОМПЭ:	Заполняется Меж	дународным б	юро	

Лист № 4

ΓΛΑΒΑ ΙΙ

РСТ ЛИСТ РАСЧЕТА ПОШЛИН

Приложение к требованию на проведение международной предварительной экспертизы

Форма РСТ/ІРЕА/40 (приложение) (январь 1996)

Пошлина (тариф) за международную предварительную экспертизу уплачивается за счет:

- Аля физических и юридических лиц из Москвы и Московской области: Получатель платежа ИНН 7730036073
 ВНИИГПЭ, р/с 150141702, банк получателя — Дорогомиловский филиал Элексбанка. МФО 998372 (или 44583285), уч. 8Д
- 2. <u>Для физических и юридических лиц из России и стран СНГ:</u> Получатель платежа ИНН 7730036073

ВНИИГПЭ, р/с 150141702 в Дорогомиловском филиале Элексбанка, корр/счет 5890603, банк получателя — ГКРЦ ГУ ЦБ РФ

по г. Москве, корр/счет 285161000, МФО 201791 (или 44583001)

Пошлина за обработку уплачивается на счет 67087558/001 во Внешторгбанке РФ, получатель платежа: ИНН 7730036073 ВНИИГПЭ, адрес банка: 103031, Москва, Кузнецкий мост, 16.

Корреспонденция согласно Договору о пате ной кооперации

от ОРГАНА МЕЖДУНАРОДНОЙ ПРЕДВАРИТЕЛЬНОЙ ЭКСПЕРТИЗЫ

PCT

от 11 мая 2000 (11.05.2000)

Кому: РФ, 105023, Москва,

уведомление о передаче **ЗАКЛЮЧЕНИЯ** МЕЖДУНАРОДНОЙ ПРЕДВАРИТЕЛЬНОЙ **ЭКСПЕРТИЗЫ**

Б.Семеновская д.49, к.404 ООО Центр ИННОТЭК

(правило 71.1 Инструкции к РСТ) ВАЖНОЕ УВЕДОМЛЕНИЕ RU01-IF/298 № дела заявителя: Самая ранняя дата приоритета: 💉 Дата международной подачи: Номер международной заявки: 19 января 1998 (19.01.98) 19 июня 1998 (19.06.98) PCT/RU 98/00182 Заявитель(имя): МОЛДОВЯН Александр Андреевич и др. 1. Настоящим заявитель уведомляется, что Орган международной предварительной экспертизы направляет заключение международной предварительной экспертизы (с приложениями, если они имеются) по вышеуказанной международной заявке. 2. Копия заключения (с приложениями, если они имеются) направлены в Международное бюро для сообщения всем выбранным ведомствам. 3. В случае, если потребуется какому-либо выбранному ведомству, Международное бюро подготовит перевод на английский язык заключения (но без приложения) и направит такой перевод выбранным ведомствам. 4. Внимание:

Заявитель может начать национальную фазу раньше в каждом выбранном ведомстве осуществлением определенных действий (предоставлением переводов и уплатой национальных пошлин) в течение 30 месяцев с даты приоритета (или позднее в некоторых ведомствах) (Статья 39(1)) (смотри также напоминание, посланное Международным бюро с формой РСТ/1В/301)

Когда перевод международной заявки должен быть представлен выбранному ведомству, то он должен содержать перевод любого приложения к заключению международной предварительной экспертизы. Последний делается под ответственность заявителя в каждое выбранное ведомство.

В отношении других приемлемых сроков и требований выбранных ведомств смотри Том II Руководства для заявителя РСТ.

Наименование и адрес Органа международной предварительной экспертизы:

> Федеральный институт промышленной собственности

Россия, 121858, Москва, Бережковская наб., 30-1

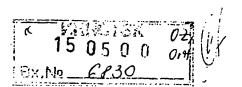
Факс: 243-3337, телетайп: 114818 ПОДАЧА

Уполномоченное лицо:

Т.Владимирова

Телефон №: (095)240-2591

Форма РСТ/ІРЕА/416 (июль 1992)





ЗАКЛЮЧЕНИЕ МЕЖДУНАРОДНОЙ ПРЕДВАРИТЕЛЬНОЙ ЭКСПЕРТИЗЫ

(статья 36 и правило 70 РСТ)

№ дела заявителя или агента: RU01-IF/298	l'' ''	•	ике заключения международной пизы (форма РСТ/IРЕА/416).
K001 11/2/0	<u> </u>	предварительной эконер	
Номер международной заявки: PCT/RU 98/00182	Дата международной под 19 июня 1998 (1		Самая ранняя дата приоритета: 19 января 1998 (19.01.98)
Международная патентная классиф	рикация (МПК-7):	H04L 9/00	L
Заявитель: МОЛДОВ	ЯН Александр Андрее	вич и др.	
 Данное заключение междун международной предварите 		<u>-</u>	лено настоящим Органом рответствии со статьей 36 РСТ.
2. Данное заключение содерж	ит всего 3 л	истов, включая данны	й общий лист
чертежей, которые был	и изменены и являются о представленные настоящо Г).	основой для данного за	истами описания, формулы и/или аключения и/или листами, содер- по 70.16 и пункт 607 Администра-
3. Данное заключение содерж	сит информацию, относя	цуюся к следующим р	азделам
I X Основа заключе	ения		
II Приорите т			
	иочения относительно новиз	вны, изобретательского у	ровня и промышленной применимости
IV Парушение еди	нства изобретения		
٠-,	носительно новизны, изобрю основание утверждения (Ст		омышленной применимости;ссылки и
VI Некоторые цит	ируемые документы	·	
VII Некоторые деф	екты международной заявки		•
VIII Некоторые заме	чания, касающиеся междун	ародной заявки	
Дата представления требования:		Дата подготовки з	аключения:
30 июля 1999 (30.07.99)	04 апреля 2	2000 (04.04.2000)
Наименование и адрес Органа междуна экспертизы:	родной предварительной	Уполномоч	енное лицо:
Федеральный институт собств	промышленной енности		Д.Смирнов
Россия, 121858, Москва, Бережко			
Факс: 243-3337, телетайп: 114818	АРАЦОП	Телефон №	: (095)240-2591



цународная заявка №

PCT/RU 98/00182

I. Основа заключения	
1. Элементы международной заявки:*	
	м виде, в котором она была подана
описание:	
страницы	первоначально поданные
страницы	поданные вместе с требованием,
страницы	поданные с письмом от
формула изобретения:	
	первоначально поданные
страницы -	поданные (вместе с объяснениями) по Статье 19
страницы _	поданные вместе с требованием,
страницы	поданные высете с треобранием,
страницы	HODANABLE C INCOMON OF
чертежи:	
страницы	первоначально поданные,
страницы	поданные вместе с требованием,
страницы	поданные с письмом от
часть описания, касающая	я перечня последовательностей:
страницы	первоначально поданные,
страницы	поданные вместе с требованием,
страницы	поданные с письмом от
2. Dec emissione of the 2 december 5 true	поданы в настоящий Органу изначально или были представлены на языке,
	ноданы в настоящий. Органу изпачаные там овим представлены на эзыке, ная заявка, если иное не указано в данном пункте.
•	ций Орган или были представлены на следующем языке
который является:	
•	ленного для целей международного поиска (Правило 23.1 (в)).
	народной заявки (Правило 48.3 (в)).
,	ленного для целей международной предварительной экспертизы
(Правило 55.2 и/или 55.3).	indition of the second individual
	юети пуклеотидов и/пли ампиокислот, содержащейся в международ-
	тельная экспертиза была прповедена на основе перечня последовательностей:
	одной заявке в письменной форме.
I 😐 ·	народной заявкой в машиночитаемой форме.
	астоящий Орган в письменной форме.
, <u> </u>	астоящий Орган в машиночитаемой форме.
, –	о том, что позже представленный перечень последовательностей в письменной
1	лы раскрытого в международной заявке в том виде, в каком она была подана.
	со том, что информация, записанная в машиночитаемой форме, идентична
перечню последовательнос	тей в письменной форме.
4. Изменения привели к изъя	пно:
страниц описания	
пунктов формулы №	<u></u>
страницы/фиг. чертеж	ей
5. Настоящее заключение сос	тавлено без учета (некоторых) изменений, так как они выходят за рамки первона-
	навлено осз учета (некоторых у изменения, так как они выходит за рашки первона нов заявки, как указано на дополнительном листе (Правило 70.2(с))**
-	ыли представлены в Получающее ведомство в ответ на его предложение в со-
l .	сцениваются в данном заключении как "первоначально поданные" и не приклады-
ваются к заключению, посколы	ку они не содержат исправлений (Правило 70.16 и 70.17)
** Любой заменяющий лист, содер	эжащий такие изменения, должен быть рассмотрен в соответствии с пунктом
I и приложен к данному заключе	гнию.



дународная заявка № PCT/RU 98/00182

тверждение в соответствии со ст.35(2) в ромышленной применимости; ссылки и			
Утверждение			
Новизна (N)	Пункты формулы	1-3	ДА
•	Пункты формулы		HET
11-5 (IS)	. Пункты формулы	1-3	ДА
Изобретательский уровень (IS)	Пункты формулы		HET
	пункты формулы		
Промышленная применимость (IA)	Пункты формулы	1-3	ДА
	Пункты формулы _		HET
70.7			· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
2. Ссылки и пояснения (правило 70.7)			
ерации, зависящей от значения ј-го по	го преобразования блоко	в двоичных данных в	
ерации, зависящей от значения ј-го по	го преобразования блоко	в двоичных данных в	котором в качест
ерации, зависящей от значения ј-го по	го преобразования блоко	в двоичных данных в	котором в качест
ерации, зависящей от значения ј-го по	го преобразования блоко	в двоичных данных в	котором в качест
ерации, зависящей от значения ј-го по	го преобразования блоко	в двоичных данных в	котором в качест
ерации, зависящей от значения ј-го по	го преобразования блоко	в двоичных данных в	котором в качест
ерации, зависящей от значения ј-го по	го преобразования блоко	в двоичных данных в	котором в качест
ерации, зависящей от значения ј-го по	го преобразования блоко	в двоичных данных в	котором в качест
ерации, зависящей от значения ј-го по	го преобразования блоко	в двоичных данных в	котором в качест
ерации, зависящей от значения ј-го по	го преобразования блоко	в двоичных данных в ользуется операция пе	котором в качест
ерации, зависящей от значения ј-го по	го преобразования блоко	в двоичных данных в	котором в качест
ерации, зависящей от значения ј-го по	го преобразования блоко	в двоичных данных в ользуется операция пе	котором в качест
ерации, зависящей от значения j-го по о подблока.	го преобразования блоко	в двоичных данных в ользуется операция пе	котором в качест
ерации, зависящей от значения ј-го по	го преобразования блоко	в двоичных данных в ользуется операция пе	котором в качест
ерации, зависящей от значения j-го по о подблока.	го преобразования блоко	в двоичных данных в ользуется операция пе	котором в качест
ерации, зависящей от значения j-го по о подблока.	го преобразования блоко	в двоичных данных в ользуется операция пе	котором в качест
екрывают способа криптографической ерации, зависящей от значения j-го по подблока.	го преобразования блоко	в двоичных данных в ользуется операция пе	котором в качест